PAT-NO:

JP411328137A

DOCUMENT-IDENTIFIER: JP 11328137 A

TITLE:

METHOD FOR INITIALIZING DATA PROCESSING SYSTEM

AND

DISTRIBUTED DATA PROCESSING SYSTEM

PUBN-DATE:

November 30, 1999

INVENTOR-INFORMATION:

NAME

COUNTRY

GARETH, CHRISTOPHER MATTHEWS

N/A

DAVID, MEDINA

N/A

ALEN, CHESTER WYNN

N/A

ASSIGNEE-INFORMATION:

NAME

COUNTRY

INTERNATL BUSINESS MACH CORP <IBM>

N/A

APPL-NO:

JP11104103

APPL-DATE:

April 12, 1999

INT-CL (IPC): G06F015/177, G06F015/16

ABSTRACT:

PROBLEM TO BE SOLVED: To boot a data processing system by keeping images

inside the data processing system in a selected state after the initialization of the data processing system and restoring the state by using the kept images.

SOLUTION: A server 300 downloads the boot image 302 of a remote NC from the

plural boot images 302, 304, 306 and 308 placed inside the server 300 through a

communication link 312 to an NC 310. Thereafter, the NC 310 hibernates in a known state or the selected state by the server 300 and the image 314 usable for the restart of the NC 310 at the time of restarting the NC 310 and canceling hibernation is prepared and kept. The kept image 314 is used and the state before individual selection in the case of the NC 310 is restored.

COPYRIGHT: (C)1999,JPO

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平11-328137

(43)公開日 平成11年(1999)11月30日

(51) Int.Cl.6		識別記号	FΙ		
G06F	15/177	670	G06F	15/177	670A
	15/16	6 2 0		15/16	6 2 0 A

審査請求 未請求 請求項の数16 OL (全 11 頁)

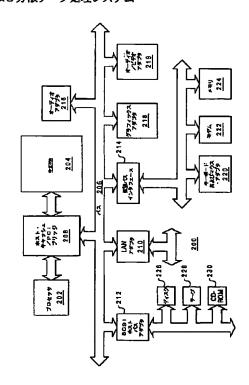
(21)出願番号	特願平11-104103	(71)出顧人	390009531
			インターナショナル・ビジネス・マシーン
(22)出願日	平成11年(1999)4月12日		ズ・コーポレイション
			INTERNATIONAL BUSIN
(31)優先権主張番号	09/062885		ESS MASCHINES CORPO
(32)優先日	1998年4月20日		RATION
(33)優先権主張国	米国(US)		アメリカ合衆国10504、ニューヨーク州
			アーモンク (番地なし)
		(72)発明者	ガレス・クリストファー・マシューズ
			アメリカ合衆国78613 テキサス州シーダ
			ー・パーク マコー・ドライブ 2303
		(74)代理人	弁理士 坂口 博 (外1名)
			最終頁に続く
		.	

(54) 【発明の名称】 データ処理システムを初期設定する方法および分散データ処理システム

(57)【要約】

【課題】 分散データ処理システム内のデータ処理システムの初期設定する方法および装置を提供すること。

【解決手段】 データ処理システムが、そのデータ処理システムの初期設定に使用されるデータを受け取る。データ処理システムは、データ処理システムの初期設定後の選択された状態で、データ処理システム内でイメージを保管する。このイメージは、保管されたイメージを使用して状態を復元する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】データ処理システムの初期設定に使用され るデータを、上記データ処理システムで遠隔ネットワー ク・ソースから受け取るステップと、

上記データ処理システム内で、上記データ処理システム の初期設定の後の選択された状態の上記データ処理シス テムの保管されたイメージを保管するステップと、

上記保管されたイメージを使用して、上記選択された状 態に上記データ処理システムを復元するステップとを含 む、分散データ処理システム内の上記データ処理システ 10 ムを初期設定する方法。

【請求項2】上記データ処理システムによって受け取ら れる上記データが、ブート・イメージである、請求項1 に記載の方法。

【請求項3】上記データ処理システムが、物理メモリを 含み、上記保管されたイメージが、上記物理メモリの状 態に関する情報を含む、請求項1に記載の方法。

【請求項4】上記分散データ処理システムが、サーバを 含み、さらに、

上記保管されたイメージを使用して上記データ処理シス 20 テムを初期設定するかどうかを判定するステップと、

上記保管されたイメージが上記データ処理システムの初 期設定に使用されないと判定されたことに応答して、上 記サーバからのブート・イメージを使用して上記データ 処理システムを初期設定するステップとを含む、請求項 1に記載の方法。

【請求項5】上記選択された状態の上記データ処理シス テムが、オペレーティング・システムおよび複数のアプ リケーションを含み、上記データ処理システムのメモリ 内に置かれた上記オペレーティング・システムおよび上 30 記複数のアプリケーションが、上記保管されたイメージ 内に格納される、請求項1に記載の方法。

【請求項6】仮想記憶が存在する場合に、ページング・ ファイルが上記保管されたイメージ内に格納される、請 求項5に記載の方法。

【請求項7】分散データ処理システム内の第1データ処 理システムを初期設定する方法であって、上記第1デー タ処理システムが上記分散データ処理システム内の第2 データ処理システムに接続され、

上記分散データ処理システム内の上記第2データ処理シ 40 ステムから受け取ったデータを使用して上記第1データ 処理システムを初期設定するステップと、

上記第1データ処理システムの初期設定の後の状態の上 記第1 データ処理システムのイメージを、保管されたイ メージが上記第1データ処理システム内で作成され、格 納される形で保管するステップと、

上記第1データ処理システムを上記状態に復元するかど うかを判定するステップと、

上記第1データ処理システムを上記状態に復元すること

上記第1 データ処理システムを上記状態に復元するステ ップとを含む方法。

【請求項8】さらに、上記保管されたイメージを使用し て上記第1 データ処理システムを復元することの判定の 不在に応答して、上記第1データ処理システムで上記第 2データ処理システムからデータを受け取るステップを 含む、請求項7に記載の方法。

【請求項9】初期設定データを含むサーバ・コンピュー タと、

複数のクライアント・コンピュータとを含み、上記複数 のクライアント・コンピュータ内のクライアント・コン ピュータが、上記サーバ・コンピュータから上記初期設 定データを受け取り、上記初期設定データを使用して選 択された状態に初期設定し、上記クライアント・コンピ ュータ内で選択された状態のイメージを格納し、上記イ メージを使用して上記クライアント・コンピュータを上 記選択された状態に復元する、分散データ処理システ Δ.

【請求項10】データ処理システムを初期設定するのに 使用されるデータを、上記データ処理システムで受け取 るための受取手段と、

上記データ処理システム内で、上記データ処理システム の初期設定の後の選択された状態の上記データ処理シス テムの保管されたイメージを保管するための記憶手段 と、

上記保管されたイメージを使用して上記データ処理シス テムを上記状態に復元するための復元手段とを含むデー 夕処理システム。

【請求項11】上記データ処理システムによって受け取 られる上記データが、ブート・イメージである、請求項 10に記載のデータ処理システム。

【請求項12】上記データ処理システムが、物理メモリ を含み、上記保管されたイメージが、上記物理メモリの 状態に関する情報を含む、請求項9に記載のデータ処理 システム。

【請求項13】上記データ処理システムが、サーバに接 続され、さらに、

上記保管されたイメージを使用して上記データ処理シス テムを初期設定するかどうかを判定するための判定手段

上記データ処理システムの初期設定に上記保管されたイ メージを使用しないとの判定に応答して、上記サーバか らのプート・イメージを使用して上記データ処理システ ムを初期設定するための初期設定手段とを含む、請求項 9に記載のデータ処理システム。

【請求項14】上記状態の上記データ処理システムが、 オペレーティング・システムおよび複数のアプリケーシ ョンを含み、上記オペレーティング・システムおよび上 記複数のアプリケーションが、上記保管されたイメージ の判定に応答して、上記保管されたイメージを使用して 50 内に格納される、請求項9に記載のデータ処理システ

A.

【請求項15】ページング・ファイルが、上記保管され たイメージ内に格納される、請求項14に記載のデータ 処理システム。

【請求項16】 データ処理システムの初期設定に使用さ れるデータを、上記データ処理システムで受け取るため の第1命令と、

上記データ処理システム内で、上記データ処理システム の初期設定の後の状態の上記データ処理システムの保管 されたイメージを保管するための第2命令と、

上記保管されたイメージを使用して上記データ処理シス テムを上記状態に復元するための第3命令とを含む、上 記データ処理システムを初期設定するための、上記デー タ処理システムと共に使用するためのコンピュータ可読 媒体内のコンピュータ・プログラム製品。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、改良された分散デ ータ処理システムに関し、具体的には、分散データ処理 システム内のデータ処理システムを管理するための改良 20 された方法および装置に関する。さらに具体的に言う と、本発明は、分散データ処理システム内のデータ処理 システムをブートするための改良された方法および装置 に関する。

[0002]

【従来の技術】コンピュータには、物理的な機械すなわ ちハードウェアと、物理的な機械を動作させる命令すな わちソフトウェアの両方が含まれる。ソフトウェアに は、アプリケーション・プログラムとオペレーティング ・システム・プログラムの両方が含まれる。プログラム 30 が、特定の問題を解くなどの作業をユーザのために実行 するだけであれば、そのプログラムはアプリケーション ・ソフトウェアと呼ばれる。プログラムがコンピュータ のハードウェアとアプリケーション・プログラムの実行 を制御するならば、そのプログラムはオペレーティング ・システム・ソフトウェアと呼ばれる。システム・ソフ トウェアには、さらに、オペレーティング・システムす なわち実際のコンピュータまたは中央処理装置 (CP U)を制御するプログラムと、プリンタや端末などの入 出力装置を制御するデバイス・ドライバが含まれる。 【0003】汎用コンピュータは、かなり複雑である。 通常、CPUを使用するために待機しているアプリケー ション・プログラムの待ち行列が存在する。オペレーテ ィング・システムは、次にどのプログラムを実行する か、そのプログラムがどれだけのCPU時間の使用を許 可されるか、そのアプリケーションが他のコンピュータ 資源のどれを使用することを許可されるかを決定する必 要がある。さらに、各アプリケーション・プログラム は、特別な入力装置または出力装置を必要とし、アプリ ケーション・プログラムは、デバイス・ドライバを制御 50 ので、個々のNCの更新に必要な時間も最小になる。さ

するオペレーティング・システムにデータを転送しなけ ればならない。

【0004】コンピュータがブートされる時には、読取 専用メモリ(ROM)に格納されたブート・プログラム を使用して、コンピュータのメモリへのオペレーティン グ・システムのロードを開始する。用語「ブート」は、 コンピュータの始動またはリセットの処理を指す。最初 の電源投入(コールド・ブート) またはリセット(ウォ ーム・ブート) の時に、コンピュータは、コンピュータ 10 のより複雑なオペレーティング・システムをロードし、 起動し、それを使用するための準備を行うソフトウェア を実行する。したがって、コンピュータは、それ自体の ブートストラップによってそれ自体を引き上げると言う ことができる。ブート・プログラムは、「ブート・ブロ ック」データ・プログラムとも呼ばれるより大きいブー ト・プログラムをどこで見つけるかをコンピュータに指 示する。このブート・ブロック・データ・プログラム は、オペレーティング・システムをコンピュータにロー ドするのに使用される。用語「ブート・ブロック」は、 オペレーティング・システム・ローダーとコンピュータ の起動を可能にする他の基本情報を含むディスクの部分 を指す。独立型のコンピュータでは、ブート・ブロック プログラムとオペレーティング・システムが、局所ハ ード・ドライブにある。

【0005】複数のコンピュータを含むネットワーク は、「ノード」または「ネットワーク・コンピュータ」 とも称するこれらのコンピュータに、1つまたは複数の 通信リンクを介して互いに通信させることによって形成 できる。これらの通信リンクは、コンピュータ・ネット ワークである集合体である。現在、多数のコンピュータ ・ワーク・ステーションが、ローカル・エリア・ネット ワーク(LAN)上で、他のワーク・ステーション、フ ァイル・サーバまたは他の資源に接続されている。ネッ トワーク上の各コンピュータは、アダプタ・カードまた は他の類似の手段を介してネットワークに接続され、こ のアダプタ・カードまたは類似の手段は、ネットワーク への通信リンクを確立する能力を提供する。

【0006】ネットワーク・コンピュータ (NC) の管 理においては、異なるNC間でプログラム、オペレーテ ィング・システムおよび構成の均一性を維持することが 望ましい。均一性の維持においては、遠隔ブート処理を 使用する技法を使用して、ネットワーク環境のNCをサ ポートすることができる。このような場合には、各ネッ トワーク・コンピュータ (NC) は、サーバー上やネッ トワークに接続されたディスク・アレイ・システムな ど、ネットワーク上のどこかに配置された遠隔ブート・ ディスクまたは他の装置からブートされる。このような ブート・システムでは、システム管理者が各NCでアプ リケーションを物理的に構成または変更する必要がない

らに、遠隔ブート処理は、完全にディスクレスのNCの サポートを提供する。さらに、遠隔ブート処理では、遠 隔ブート・ファイルが安全な位置に保存され、ネットワ ーク内のNCにコピーを配布する必要がないので、ソフ トウェアおよびネットワークのセキュリティが強化され る。

【0007】遠隔ブートに関する問題の1つが、ブート 時に、ブート・イメージがネットワークを介して転送さ れるので、個々のNCをブートするのに必要な時間が長 く、同時にブートできるNCの数が制限されることであ 10 る。たとえば、NCのブートには、たとえばネットワー ク・トラフィック、イメージのサイズ、初期設定時間に 依存して、15分以上を要する場合がある。この問題 は、予想外の形でネットワークが遮断され、再度起動さ れる場合に悪化する。ネットワークが稼動または再起動 する時に、すべてのNCがネットワークからブートし、 アプリケーションをロードしようとするブート・ストー ムが発生する可能性がある。この状況は、すべてのNC がネットワークからオペレーティング・システムおよび アプリケーションをダウンロードしようと試みるので、 深刻な帯域幅の問題をもたらし、ブートに必要な時間を 大幅に増加させる可能性がある。

【0008】多くのオフィス環境では、このようなNC のブートまたはストアの遅延は許容されない。たとえ ば、銀行のオフィス環境では、トランザクション発生ま でに15分以上顧客を待たせることは、実際の業務とし ては許容されない。しかし、この状況は、顧客トランザ クションに使用されるNCが予想されない形で遮断さ れ、リブートされる時に発生する。

ットワーク・コンピュータをブートし、リブートするた めの改良された方法および装置を有することが有利であ る。

[0010]

【発明が解決しようとする課題】本発明の目的は、改良 された分散データ処理システムを提供することである。 【0011】本発明のもう1つの目的は、分散データ処 理システム内のデータ処理システムを管理するための改 良された方法および装置を提供することである。

【0012】本発明のもう1つの目的は、分散データ処 40 理システム内のデータ処理システムをブートするための 改良された方法および装置を提供することである。

[0013]

【課題を解決するための手段】本発明は、分散データ処 理システム内のデータ処理システムを初期設定するため の方法を提供する。データ処理システムは、そのデータ 処理システムの初期設定に使用されるデータを受け取 る。データ処理システムは、データ処理システムの初期 設定の後の選択された状態でデータ処理システム内にイ

である。データ処理システムは、保管されたイメージを 使用して状態を復元する。

[0014]

【発明の実施の形態】ここで図面を参照し、具体的には 図1を参照すると、本発明の好ましい実施例による分散 データ処理システムの図が示されている。分散データ処 理システム100は、本発明を実施できるコンピュータ のネットワークである。分散データ処理システム100 には、ネットワーク102が含まれ、このネットワーク 102は、分散データ処理システム100内で互いに接 続されたさまざまな装置およびコンピュータの間の通信 リンクを提供するのに使用される媒体である。ネットワ ーク102には、ワイヤ・ケーブルや光ファイバ・ケー ブルなどの永久的な接続と、電話接続を介して行われる 一時的な接続を含めることができる。

【0015】図示の例では、サーバ104は、記憶装置 106と共にネットワーク102に接続される。 さら に、ネットワーク・コンピュータ (NC) 108、11 0および112も、ネットワーク102に接続される。 この応用例の目的のためには、ネットワーク・コンピュ ータは、ネットワークに結合され、そのネットワークに 結合された別のコンピュータからブート・イメージを受 け取るコンピュータであればなんでもよく、サーバによ って管理されるコンピュータとすることもできる。サー バ104は、ブート・ファイルなどのデータ、オペレー ティング・システム・イメージおよびアプリケーション をNC108、110および112に提供する。NC1 08、110および112は、サーバ104に対しては クライアントである。分散データ処理システム100に 【0009】したがって、ネットワークに接続されたネ 30 は、図示されていない追加のサーバ、NCおよび他の装 置を含めることができる。図1は、例示を目的とするも のであって、本発明の処理に関するアーキテクチャ的制 限を示す目的のものではない。

【0016】図2に移ると、本発明を実施できるデータ 処理システム200のブロック図が示されている。デー 夕処理システム200では、Peripheral Component Int erconnect (PCI) ローカル・バス・アーキテクチャ が使用されている。図示の例ではPCIバスが使用され ているが、マイクロ・チャネルやISAなどの他のバス ・アーキテクチャを使用することができる。プロセッサ 202と主記憶204は、PCIブリッジ208を介し てPCIローカル・バス206に接続される。PCIブ リッジ208には、プロセッサ202用の統合メモリ・ コントローラおよびキャッシュ・メモリも含まれる。P CIローカル・バス206への追加接続は、構成要素の 直接相互接続を介してまたはアドイン・ボードを介して 行うことができる。図示の例では、ローカル・エリア・ ネットワーク(LAN)アダプタ210、SCSIホス ト・バス・アダプタ212、および拡張バス・インター メージを保管し、そのイメージは、保管されたイメージ 50 フェース214が、直接構成要素接続によってPCIロ ーカル・バス206に接続されている。これに対して、 オーディオ・アダプタ216、グラフィックス・アダプ タ218およびオーディオ/ビデオ·アダプタ(A/ V) 219は、拡張スロットに挿入されたアドイン・ボ ードによってPC I ローカル・バス206に接続され る。拡張バス・インターフェース214は、キーボード およびマウス・アダプタ220、モデム222および追 加メモリ224のための接続を提供する。SCSIホス ト・バス・アダプタ212は、図示の例ではハード・デ ィスク装置226、テープ装置228およびCD-RO 10 M230のための接続を提供する。通常のPCIローカ

【0017】当業者であれば、実施態様に応じて図2の ハードウェアを変更できることを諒解するであろう。た とえば、光ディスク駆動装置などの他の周辺装置を、図 2に示されたハードウェアに追加してまたはその代わり に使用することができる。NCとして実施されているデ 20 ータ処理システム200には、図2に示されたものより 少ない構成要素を含めることができる。たとえば、多く のNCは、ディスクレスか、ハード・ディスク装置22 6などの単一の記憶装置だけを有する。データ処理シス テム200は、サーバとして実施することもできる。図 示の例は、本発明に関するアーキテクチャ的制限を暗示 するものではない。

ル・バス実装では、3つまたは4つのPCI拡張スロッ

トまたはアドイン・コネクタがサポートされる。図示の

例には、マザーボード上の4つの負荷と3つの拡張スロ

ットが含まれる。

【0018】本発明は、分散データ処理システムのNC のブート時間を最小にするための方法およびシステムを 提供する。図3に移ると、本発明の好ましい実施例に従 30 ってネットワーク・コンピュータを管理する際に使用さ れる構成要素のブロック図が示されている。図3では、 サーバ300が、遠隔NCのブート・イメージ302 を、サーバ300内に置かれた複数のブート・イメージ 302、304、306および308から通信リンク3 12を介してNC310ヘダウンロードする。その後、 NC310は、サーバによって、既知の状態または選択 された状態でハイバネーションされて、NC310が再 始動されハイバネーションを解除される時にNC310 の再始動に使用することのできるイメージ314が作ら 40 れる。ハイバネーションには、NCなどのコンピュータ の状態の保管が含まれる。ハイバネーションは、実装固 有であり、そのデータは、ハード・ディスク装置または スタティックRAMなどの記憶装置に置かれるファイル 形式またはロウ(raw)I/O形式で保管できる。その 代わりに、初期設定直後にNC310をハイバネーショ ンさせるのではなく、後程または、選択されたアプリケ ーションまたはオプションが始動された後の選択された 状態で、イメージ314を作成し保管することができ る。実施態様によっては、ハイバネーションを定期的に 50 とNCファイル316の一方または両方を、記憶装置な

実行することができる。この状態は、選択されたアプリ ケーションが開始された後であるが、複数ユーザのNC の場合の個人的な選択の前の状態である。ハイバネーシ ョンには、さまざまな機能を含めることができる。第1 の機能は、緊急時自動データ回復機能であり、コンピュ ータのデータが、たとえば停電による電源切断時、サー バによる誤り、ユーザによるコマンドに応答してなど、 回復のためにハード・ディスクなどの補助記憶装置に格 納される。その後、そのデータが回復され、コンピュー タは以前の状態、たとえば、電力がコンピュータに供給 された時に停電前の状態などに復元される。第2の機能 は、コンピュータ使用中に所与の時間にわたってコンピ ュータが使用されていない場合の節電機能であり、コン ピュータのデータを補助記憶装置に格納した後に電源が 自動的に切断され、その後、電力がコンピュータに再び 供給される時に、データが回復され、コンピュータが前 の状態に復元される。図示の例では、停電の場合または ユーザがNCを再始動または電源を投入した場合に第1 の機能が使用される。

【0019】NC310のイメージ314は、NCの次 のブート時のために、NC310内に置かれるかNC3 10に直接に接続されるディスク、ファームウェアまた は他の媒体などの記憶装置に格納される。通常、NC3 10は、局所的にハイバネーションを解除するか、ネッ トワーク機構を使用してブート・イメージをダウンロー ドするかを判定するために、サーバに問い合わせる。ブ ート・イメージは、ハイバネーションされた状態のイメ ージとは違ってNCに送られるオペレーティング・シス テム・イメージであり、既知の状態で格納された、オペ レーティング・システムの縮小作業セットである。図示 の例では、NC310は、サーバ300上に置かれるレ ジストリまたはNCファイル316を検査して、NC3 10上で局所的に格納されたイメージからブートまたは ハイバネーション解除を行うか、サーバ300からブー ト・イメージをダウンロードするかを判定する。この検 査は、NC310の初期ブート・プログラムの一部であ る。NCファイル316には、NC310でハイバネー ションされた状態のイメージの位置に関する情報が含ま れる。この位置のイメージは、NC310が局所的にハ イバネーションを解除するのに使用される。

【0020】図示の例では、この情報がサーバ300に ない場合に、NC310は、通常の遠隔ブートを実行 し、ブート・イメージおよび他の情報をサーバ300か らダウンロードする。その代わりに、NC310に通常 の遠隔ブートを実行するように積極的に指示する情報が 存在する場合もある。通常のブートが実行されるのは、 通常は、局所ブート・イメージが古くなったか、サーバ が再ハイバネーションを希望するからである。さらに、 プート・イメージ302、304、306および308

10

ど(すなわち図1の記憶装置106)、分散データ処理 システムの他の場所に格納することができる。この処理 によって、サーバがクライアントNCのクライアント管 理を維持できるようになる。さらに、すべてのイメージ が局所的であり、計算機の状態がハイバネーション・イ メージ内であらかじめ定められているので(すなわち、 イメージに含まれるアプリケーションとオペレーティン グ・システムはすでに初期設定されている)、イメージ のロードは高速である。実施態様によっては、増分ハイ バネーションを行うことができる。局所NC上のイメー 10 ジの一部が古いが、その情報の大半が有効である場合が 発生し得る。この場合、サーバは、局所ブート・イメー ジのうち、新しい部分以外の部分を使用することを示す メッセージを送り、新しい部分は、メッセージと共に送 るか、メッセージによって参照することができる。

【0021】図4では、本発明の好ましい実施例による イメージの図が示されている。イメージ400は、NC の再始動またはハイバネーション解除に使用されるイメ ージである。イメージ400は、図示の例ではNCに直 接に接続された記憶装置に、NC内で局所的に格納され 20 る。イメージ400には、ヘッダ情報402、状態情報 404およびページング・ファイル情報406が含まれ る。ヘッダ情報402には、NC上でハイバネーション された状態のイメージのファイル配置およびローディン グ情報が記述され、状態情報404には、NC内の物理 メモリおよびハードウェア・デバイス (すなわち、オペ レーティング・システムによって使用されるデバイス、 割込み、リアル・タイム・クロック)の状態が格納され る。

【0022】仮想記憶管理を伴うシステムの場合に限っ て、イメージ400にページング・ファイル情報406 が含まれる。イメージ400内のページング・ファイル 情報は、ページング・ファイル自体とすることができ る。その代わりに、ページング・ファイルの一部を凍結 または変更からロックし、ページング・ファイルのロッ クされる部分に、NCの復元、ブートまたはハイバネー ション解除に必要な情報を含めることができる。図示の 例ではページング・ファイルが使用されているが、オペ レーティング・システムの種類に応じて、ページング・ ファイルの変わりにページング空間を使用することがで 40 きる。ページング空間またはページング・ファイルは、 仮想記憶マネージャを有するシステムに適用可能であ る。

【0023】図5を参照すると、本発明の好ましい実施 例に従って、ハイバネーションのためにネットワーク・ コンピュータを構成する処理の流れ図が示されている。 この図には、ネットワーク・コンピュータの局所ブート に必要な情報を保管するために、遠隔ブートまたはネッ トワーク・ブートで使用される処理が示されている。こ の処理は、NCによって電源が投入されることから始ま 50 その後、ネットワーク・コンピュータは、サーバをポー

る(ステップ500)。その後、ブート装置からデータ を取得する(ステップ502)。ブート装置とは、初期 プログラム・ロード情報を格納した装置であり、たとえ ば、ハード・ドライブまたはファームウェアとすること ができる。このブート装置が局所ブート装置であるかど うかに関する判定を行う(ステップ504)。ブート装 置が局所装置である場合、この処理に局所入出力を使用 し(ステップ506)、ブート装置からオペレーティン グ・システムをロードする(ステップ508)。ステッ プ504に戻って、ブート装置が局所装置でない場合、 この処理でネットワーク・コンピュータを初期設定する ためのデータを取得するのにネットワーク入出力を使用 し(ステップ510)、上で述べたステップ508に進 む。その後、オペレーティング・システムを完全にロー ドし、初期設定する(ステップ512)。

【0024】その後、ユーザ・アプリケーションを起動 し、初期設定する(ステップ514)。これは、オペレ ーティング・システムとアプリケーションの一方がハイ バネーションされ、他方がサーバによって配布される、 オペレーティング・システムとアプリケーションが二股 になる分離を排除するものではない。図示の例では、N Cのブートに、選択されたアプリケーションの初期設定 が含まれる。NCがブートを終了した時に、ブート装置 が局所装置であるかどうかに関する判定を行う(ステッ プ516)。ブート装置が局所装置でない場合には、N Cは、NCがブートしたことを示すメッセージをサーバ に送る(ステップ518)。局所ブートの場合、NC は、やはりそのシステムがリブートしたことを示す表示 をサーバに送り返す。その後、NCは、ハイバネーショ ンへの移行またはハイバネーションのためにイメージを 格納することを指示するサーバからのメッセージを受け 取り(ステップ520)、局所媒体にイメージをハイバ ネーションし(ステップ522)、その後、ブート処理 を終了する。その代わりに、実施態様によっては、イメ ージのハイバネーションを、新しいアプリケーションを 開くなどの局所ユーザの処置や、定期的にイメージをハ イバネーションする局所タイマによってトリガすること ができる。NCは、イメージのハイバネーションが発生 した後に走行を続けることができる。ステップ516に 戻って、ブート装置が局所装置の場合、この処理は終了 し、NCは、動作を継続し、ユーザ入力の処理を続け る。

【0025】図6を参照すると、本発明の好ましい実施 例による、ネットワーク・コンピュータをブートする処 理の流れ図が示されている。処理は、ネットワーク・コ ンピュータで電源が投入されるなどのシステム事象と共 に開始される(ステップ600)。その後、装置がBI OSで初期設定され(ステップ602)、制御がオペレ ーティング・システムに渡される(ステップ604)。

リングして、ハイバネーションを解除するかどうかを判 定する(ステップ606)。このポーリングは、既知の ネットワーク・プロトコルを使用して達成できる。ハイ バネーション解除とは、システムの格納された状態を物 理状態に復元することを意味し、たとえば、装置の状態 の復元、物理メモリのロード、ハイバネーション前の状 態へのページング空間の設定復元などを指す。NCが局 所的にハイバネーション解除される場合、サーバは、ハ イバネーションされたイメージの特性と位置を記述した 情報を返す(ステップ608)。局所的にハイバネーシ 10 ョンを解除するか、サーバからのイメージを使用するか を判定するためにサーバが使用する判断基準の例には、 ハードウェアへの新しいデバイスの追加、ネットワーク ・コンピュータによって使用されるアプリケーションの 変更、オペレーティング・システムに対する更新が含ま れる。その後、ネットワーク・コンピュータは、局所ハ イバネーション・イメージからそれ自体を所望の状態に 復元し(ステップ610)、その後、ブート処理が終了

【0026】ステップ606に戻って、サーバが、通常 20 のネットワーク・ブートを使用することを示した場合、 通常のネットワーク入出力を行って、NCを遠隔ブート し(ステップ612)、その後、ブート処理が終了す る。サーバは、たとえば更新されたオペレーティング・ システム、アプリケーション、構成など、新しいデータ をダウンロードするために通常のネットワーク・ブート を使用することを指示することができる。さらに、新し いアプリケーションを、サーバからNCにロードするこ とができる。通常のネットワーク・ブートの後に、NC は、本発明の処理を使用するハイバネーションのために 30 システムのイメージを保管するように指示される可能性 がある。

する。

【0027】局所的にハイバネーションされたイメージ は、ネットワークからの遠隔ブートよりも高速のNCの 初期設定をもたらす。NCは、オペレーティング・シス テム、デバイス・ドライバおよびアプリケーションをロ ードし、初期設定する必要がなく、選択された状態に復 元されるので、この処理は局所ブートより高速である。 【0028】したがって、本発明は、ネットワーク・コ ンピュータを復元するための改良された方法および装置 40 を提供する。この長所は、ハードウェア、物理メモリお よびNC内のさまざまなソフトウェア構成要素の状態を 含むシステムの「スナップショット」をとることによっ て提供される。本発明では、仮想ページングが可能な計 算機の場合に、所望の状態のページング・ファイルのコ ピーを格納するか、ページング・ファイルの一部をロッ クする。このNCのイメージまたは「スナップショッ ト」は、NCの局所的なディスク、ファームウェアまた は他の媒体に格納される。その後、NCは、遠隔ブート によってそれ自体を初期設定したり、局所的にそれ自体 50 て、上記サーバからのブート・イメージを使用して上記

12

を初期設定する必要なしに、イメージをロードすること によって所望の状態に復元できる。この形で、分散デー タ処理システム内のN Cが初期設定またはブートされる 時のボトルネックまたは「ブート・ストーム」を回避で きる。また、本発明を用いると、サーバがさまざまなN Cのクライアント管理を維持できるようになる。

【0029】完全に機能するデータ処理システムに関し て本発明を説明してきたが、本発明の処理は、命令のコ ンピュータ可読媒体の形式およびさまざまな形式で配布 することができ、本発明は、配布の実行に実際に使用さ れる信号担持媒体の具体的な種類に無関係に同等に適用 されることを、当業者が諒解するであろうことに留意さ れたい。コンピュータ可読媒体の例には、フロッピ・デ ィスク、ハードディスク装置、RAM、CD-ROMな どの記録可能型媒体と、ディジタル通信リンクやアナロ グ通信リンクなどの伝送型媒体が含まれる。

【0030】本発明の説明は、例示と説明を目的として 提示されたものであり、網羅的であることに制限され ず、本発明を開示された形態に制限するものでもない。 多数の変更および変形が、当業者には明白である。たと えば、本発明の処理は、ネットワーク・プロトコルに敏 感ではなく、多数の種類の分散データ処理システムに適 用できる。上の実施例は、意図された用途に適するさま ざまな変更を加えた実施態様のために当業者が本発明を 理解できるように本発明の原理を最もよく説明するため に選択され、記述されたものである。

【0031】まとめとして、本発明の構成に関して以下 の事項を開示する。

【0032】(1)データ処理システムの初期設定に使 用されるデータを、上記データ処理システムで遠隔ネッ トワーク・ソースから受け取るステップと、上記データ 処理システム内で、上記データ処理システムの初期設定 の後の選択された状態の上記データ処理システムの保管 されたイメージを保管するステップと、上記保管された イメージを使用して、上記選択された状態に上記データ 処理システムを復元するステップとを含む、分散データ 処理システム内の上記データ処理システムを初期設定す る方法。

- (2)上記データ処理システムによって受け取られる上 記データが、ブート・イメージである、上記(1)に記 載の方法。
 - (3)上記データ処理システムが、物理メモリを含み、 上記保管されたイメージが、上記物理メモリの状態に関 する情報を含む、上記(1)に記載の方法。
 - (4)上記分散データ処理システムが、サーバを含み、 さらに、上記保管されたイメージを使用して上記データ 処理システムを初期設定するかどうかを判定するステッ プと、上記保管されたイメージが上記データ処理システ ムの初期設定に使用されないと判定されたことに応答し

データ処理システムを初期設定するステップとを含む、 上記(1)に記載の方法。

- (5) 上記選択された状態の上記データ処理システム が、オペレーティング・システムおよび複数のアプリケ ーションを含み、上記データ処理システムのメモリ内に 置かれた上記オペレーティング・システムおよび上記複 数のアプリケーションが、上記保管されたイメージ内に 格納される、上記(1)に記載の方法。
- (6) 仮想記憶が存在する場合に、ページング・ファイ ルが上記保管されたイメージ内に格納される、上記 (5)に記載の方法。
- (7)分散データ処理システム内の第1データ処理シス テムを初期設定する方法であって、上記第1データ処理 システムが上記分散データ処理システム内の第2データ 処理システムに接続され、上記分散データ処理システム 内の上記第2データ処理システムから受け取ったデータ を使用して上記第1データ処理システムを初期設定する ステップと、上記第1データ処理システムの初期設定の 後の状態の上記第1データ処理システムのイメージを、 保管されたイメージが上記第1データ処理システム内で 20 作成され、格納される形で保管するステップと、上記第 1 データ処理システムを上記状態に復元するかどうかを 判定するステップと、上記第1データ処理システムを上 記状態に復元することの判定に応答して、上記保管され たイメージを使用して上記第1データ処理システムを上 記状態に復元するステップとを含む方法。
- (8) さらに、上記保管されたイメージを使用して上記 第1データ処理システムを復元することの判定の不在に 応答して、上記第1データ処理システムで上記第2デー 夕処理システムからデータを受け取るステップを含む、 上記(7)に記載の方法。
- (9) 初期設定データを含むサーバ・コンピュータと、 複数のクライアント・コンピュータとを含み、上記複数 のクライアント・コンピュータ内のクライアント・コン ピュータが、上記サーバ・コンピュータから上記初期設 定データを受け取り、上記初期設定データを使用して選 択された状態に初期設定し、上記クライアント・コンピ ュータ内で選択された状態のイメージを格納し、上記イ メージを使用して上記クライアント・コンピュータを上 記選択された状態に復元する、分散データ処理システ 4.

(10) データ処理システムを初期設定するのに使用さ れるデータを、上記データ処理システムで受け取るため の受取手段と、上記データ処理システム内で、上記デー タ処理システムの初期設定の後の選択された状態の上記 データ処理システムの保管されたイメージを保管するた めの記憶手段と、上記保管されたイメージを使用して上 記データ処理システムを上記状態に復元するための復元 手段とを含むデータ処理システム。

(11)上記データ処理システムによって受け取られる 50 302 ブート・イメージ

14 上記データが、ブート・イメージである、上記(10) に記載のデータ処理システム。

(12)上記データ処理システムが、物理メモリを含 み、上記保管されたイメージが、上記物理メモリの状態 に関する情報を含む、上記(9)に記載のデータ処理シ

(13)上記データ処理システムが、サーバに接続さ れ、さらに、上記保管されたイメージを使用して上記デ ータ処理システムを初期設定するかどうかを判定するた 10 めの判定手段と、上記データ処理システムの初期設定に 上記保管されたイメージを使用しないとの判定に応答し て、上記サーバからのブート・イメージを使用して上記 データ処理システムを初期設定するための初期設定手段 とを含む、上記(9)に記載のデータ処理システム。

(14) 上記状態の上記データ処理システムが、オペレ ーティング・システムおよび複数のアプリケーションを 含み、上記オペレーティング・システムおよび上記複数 のアプリケーションが、上記保管されたイメージ内に格 納される、上記(9)に記載のデータ処理システム。

(15)ページング・ファイルが、上記保管されたイメ ージ内に格納される、上記(14)に記載のデータ処理 システム。

(16) データ処理システムの初期設定に使用されるデ ータを、上記データ処理システムで受け取るための第1 命令と、上記データ処理システム内で、上記データ処理 システムの初期設定の後の状態の上記データ処理システ ムの保管されたイメージを保管するための第2命令と、 上記保管されたイメージを使用して上記データ処理シス テムを上記状態に復元するための第3命令とを含む、上 記データ処理システムを初期設定するための、上記デー タ処理システムと共に使用するためのコンピュータ可読 媒体内のコンピュータ・プログラム製品。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の好ましい実施例による分散データ処理 システムを示す図である。

【図2】本発明を実施できるデータ処理システムのブロ ック図である。

【図3】本発明の好ましい実施例に従ってネットワーク ・コンピュータを管理するのに使用される構成要素のブ 40 ロック図である。

【図4】本発明の好ましい実施例によるイメージを示す 図である。

【図5】本発明の好ましい実施例に従って、ハイバネー ションのためにネットワーク・コンピュータを構成する 処理の流れ図である。

【図6】本発明の好ましい実施例による、ネットワーク ・コンピュータをブートする処理の流れ図である。

【符号の説明】

300 サーバ

304 ブート・イメージ

306 ブート・イメージ

308 ブート・イメージ

310 NC

312 通信リンク

314 イメージ

316 NCファイル

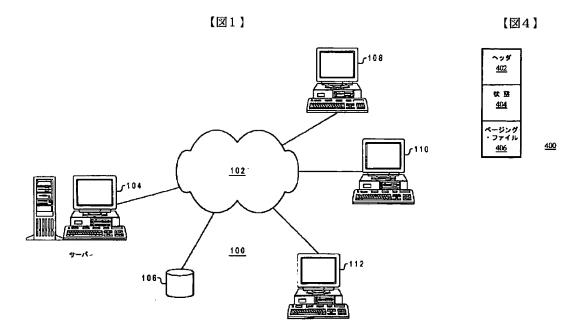
400 イメージ

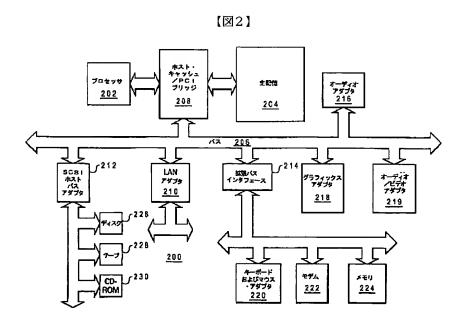
402 ヘッダ情報

404 状態情報

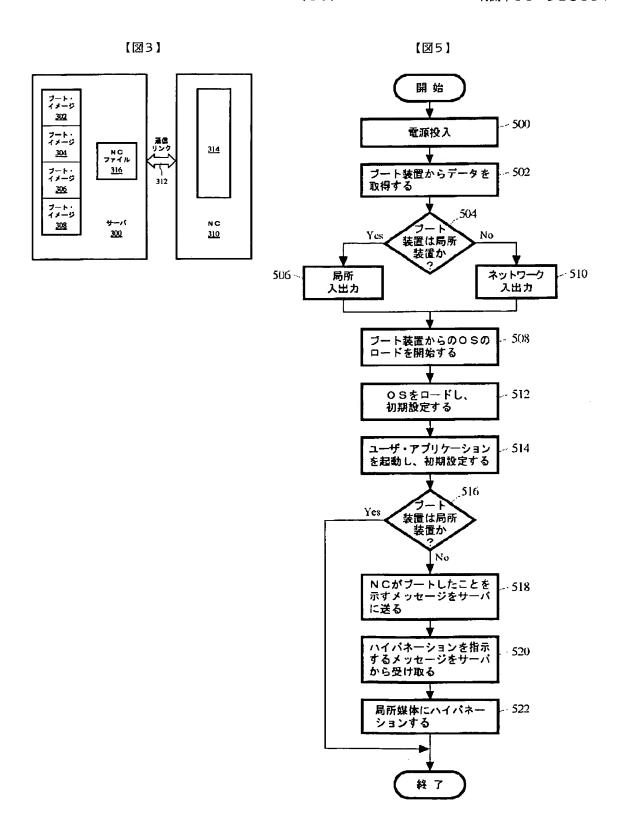
406 ページング・ファイル情報

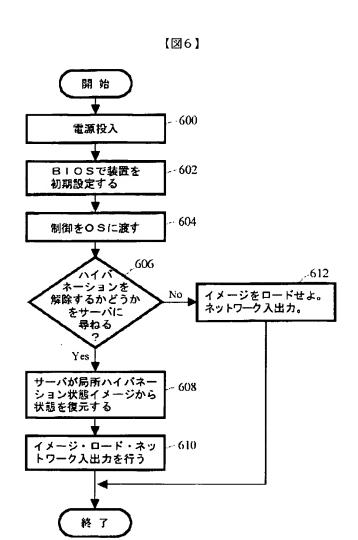
16





*,





フロントページの続き

(72)発明者 デービッド・メディナ アメリカ合衆国78717 テキサス州オース チン カプリ・アイランド 17030 (72) 発明者 アレン・チェスター・ウィン アメリカ合衆国78664 テキサス州ラウン ド・ロック イーグルズ・ネスト・ストリ ート 3816